CLIPPEDIMAGE= JP411191182A

PUB-NO: JP411191182A

DOCUMENT-IDENTIFIER: JP 11191182 A

TITLE: ROM KEY AND ROM KEY TERMINAL SYSTEM

PUBN-DATE: July 13, 1999 INVENTOR-INFORMATION:

NAME COUNTRY FURUYA, ETSUO N/A

NAKATSUGAWA, TADAKATSU

ENDO, OSAMU N/A

YOKOZAWA, TOSHIHARU

SAITO, TAKAYUKI N/A

N/A

N/A

INT-CL (IPC): G07G001/12

ABSTRACT:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a ROM key, which can utilized as a new point

card in place of a memory card, and to provide a terminal system using this ROM key.

SOLUTION: A package 18 of a ROM key 1 is constituted of a memory cell 15 mounted on a miniaturized circuit board 11 by sealing with resin 17 where only a connector terminal 14 is exposed, thus the ROM key can be made inexpensive, while application to a point service to be performed by unspecified clients is enabled and further the memory cell 15 is hardly destroyed as damage caused by

external force is reduced. Besides, a memory are a inside the memory cell 15 is divided into two areas and common data and dedicated data are stored in respective areas. Therefor, even when an error occurs in data in one memory area, recovery is enabled by utilizing data in the other memory area, and a function as the point card can be secured due to data errors.

COPYRIGHT: (C)1999,JPO

(19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開平11-191182

(43)公開日 平成11年(1999)7月13日

(51) Int.Cl.6

識別記号

G07G 1/12

321

FΙ

G 0 7 G 1/12

321L

審査請求 未請求 請求項の数3 OL (全8頁)

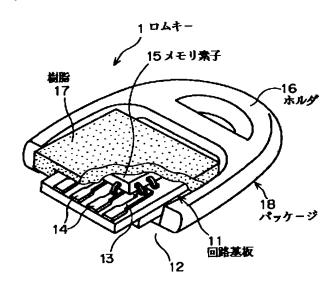
(21)出願番号	特顧平9-359009	(71)出願人 000001133
		株式会社小糸製作所
(22)出顧日	平成9年(1997)12月26日	東京都港区高輪4丁目8番3号
		(72)発明者 降矢 悦夫
		静岡県清水市北脇500番地 株式会社小糸
		製作所静岡工場内
		(72)発明者 中津川 忠克
		静岡県清水市北脇500番地 株式会社小糸
		製作所静岡工場内
		(72) 発明者 遠藤 修
		静岡県清水市北脇500番地 株式会社小糸
		製作所静岡工場内
		(74)代理人 弁理士 鈴木 章夫
		最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 ロムキー及びロムキー・ターミナルシステム

(57)【要約】

【課題】 ポイントカードとして磁気カードを用いると 破損され易いとともに、データの偽造が行われ易く、I Cカードテムでは高価であり、不特定多数の顧客に配る 場合には利用できない。

【解決手段】 ロムキー1は小型の回路基板11にメモ リ素子15が搭載され、かつコネクタ端子14のみが露 呈された状態で樹脂17で封止されてパッケージ18が 構成されるため、低価格で提供でき、不特定多数の顧客 を相手に行うポイントサービスへの適用も可能となり、 しかも外力に対してもダメージを受けることが少なく、 メモリ素子が破損され難い。また、メモリ素子15内の メモリ領域を2つのエリアに区分し、各エリアに共通デ ータと専用データを記憶させるため、一方のメモリ領域 のデータにエラーが生じた場合でも、他方のメモリ領域 のデータを利用しての復旧が可能となり、データエラー によるポイントカードとしての機能を確保することが可 能となる。



2

【特許請求の範囲】

【請求項1】 携帯可能な小型寸法に形成された回路基 板と、前記回路基板に搭載された電気的に読み書き可能 なメモリ素子と、前記回路基板の一部に設けられた配線 回路パターンで形成されるコネクタ端子と、前記コネク タ端子を除く前記回路基板とメモリ素子とを樹脂封止し たパッケージとで構成され、前記メモリ素子には共通デ ータと専用データをそれぞれ記憶する2つのメモリ領域 を備えることを特徴とするロムキー。

1

子が挿入されて電気的に接続されるキーソケットを有 し、前記ロムキーに対するデータの書き込み、読み出し が可能なターミナルを備え、前記ターミナルは前記2つ のメモリ領域に対して交互にデータの書き込みを行うよ うに構成されるロムキー・ターミナルシステム。

【請求項3】 前記ターミナルは、前記2つのメモリ領 域のデータの読み出しを行うとともに、各メモリ領域の データのチェックを行い、いずれか一方のデータにエラ ーが生じているときには他方のデータを書き込むように 構成される請求項2に記載のロムキー・ターミナルシス 20 テム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は小型でかつ携帯可能 なメモリで構成されるロムキーと、このロムキーを利用 してポイントサービスを行うためのターミナルシステム に関する。

[0002]

【従来の技術】近年における各種販売業、飲食業、運送 業等では、顧客が利用した際のサービスとして、顧客が 30 支払った金額をポイント化し、このポイントが所定のポ イント数に達したときに、予め設定している景品や割引 等のサービスを提供することが行われている。そのた め、業者側では顧客に対して予めポイントカードを配 り、このポイントカードに利用金額に応じたポイントを 記入するシステムがとられている。従来、この種のポイ ントカードには紙が用いられており、業者側で用意した スタンプやシールをポイントカードに押捺し、或いは貼 り付ける方法がとられている。しかしながら、前者の捺 印方法では、陰影の偽造が簡単に行われ易く、また後者 40 のシールでは剥がれによる脱落が生じ易く、特に長期間 にわたって利用するポイントカードとして利用する際に は好ましいものとはなっていない。

【0003】そこで、近年では電気的にポイントを記録 することが可能な磁気カードが考えられている。この種 のカードでは、前記したような問題が生じることは比較 的に少ないが、磁気カードにポイントを記録するための 記録装置 (以下、この種の記録装置をターミナルと称す る) が複雑かつ大型化するという問題がある。 すなわ

ドを一端ターミナル内に取込み、かつターミナル内に設 けた磁気ヘッドに接触させながら、相対移動させてポイ ントの記録を行っている。このため、ターミナルには磁 気カードを取り込むためのローディング機構が必要であ り、このローディング機構には、駆動源としてのモータ や歯車機構等が設けられているために、ターミナルを小 型にかつ安価に提供することが困難になっていた。この ため、小規模な商店では、ポイントサービスを行うため にこの種のターミナルを購入することが負担となり、磁 【請求項2】 請求項1に記載のロムキーのコネクタ端 10 気カードによるポイントサービスの普及を妨げる要因に なっている。

> 【0004】一方、近年では電気的に情報の読み書きが 可能なEEPROM等のメモリ素子を用いたメモリカー ドや、CPUやメモリ等を一体的に組み込んだICカー ドが提案されており、この種のポイントサービスに利用 することが考えられている。すなわち、メモリカードや ICカードを利用すればターミナルに対しては単にコネ クタにより接続を行えばポイントの記録が可能であるた め、前記した磁気カードを用いるターミナルに比較して ターミナルの構成が簡略化でき、低価格に提供できるこ とが推測されるためである。

[0005]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、本発明 者がこの種のポイントサービスにメモリカードを利用す ることについて検討したところ、現在提供されているメ モリカードは、既存のカード(クレジットカード等)と の規格を合わせるために、薄型に形成することに主眼が 置かれており、そのためにメモリカード自体が比較的に 高価であり、メモリカードを不特定多数の顧客に配って 利用させるためのコストが、前記したターミナルの購入 コストよりも高くなり、前記した問題を何ら解決するこ とにはならないことが判明した。まして、ICカードは 更に高価であり、この種サービス用のカードとして利用 することは好ましくない。

【0006】また、仮にメモリカードが低コストで提供 される状況になったとした場合でも、メモリカードを顧 客が所持する際には、財布やカード入れに入れる形態を とることが多く、他のカードや紙幣と同様の比較的に過 酷な状況で取り扱われることが多いため、その程度によ っては、メモリカードが曲げられてダメージを受けるこ とがあり、メモリ素子やコネクタ端子が破損され、ある いはメモリ素子とコネクタ端子とを接続する配線が破損 され、ポイントカードとして利用できなくなる可能性も ある。

【0007】本発明の目的は、メモリカードに代わる新 たなポイントカードとしての利用が可能なロムキーを提 案するものであり、かつこのロムキーを用いたターミナ ルシステムを提供することにある。

[0008]

帯可能な寸法に形成された回路基板と、前記回路基板に搭載された電気的に読み書き可能なメモリ素子と、前記回路基板の一部に設けられた配線回路パターンで形成されるコネクタ端子と、前記コネクタ端子を除く前記回路基板とメモリ素子とを樹脂封止したパッケージとで構成され、前記メモリ素子には共通データと専用データをそれぞれ記憶する2つのメモリ領域を備える。

3

【0009】また、本発明のロムキー・ターミナルシステムは、前記した2つのメモリ領域を備えるロムキーに対してデータの書き込み、読み出しが可能なターミナル 10を備えており、前記ターミナルは前記2つのメモリ領域に対して交互にデータの書き込みを行うように構成されることを特徴とする。また、前記ターミナルは、前記2つのメモリ領域のデータの読み出しを行うとともに、各メモリ領域のデータのチェックを行い、いずれか一方のデータにエラーが生じているときには他方のデータを書き込むように構成されることが好ましい。

【0010】ロムキーは携帯可能な回路基板にメモリ素子が搭載され、かつコネクタ端子のみが露呈された状態でメモリ素子が樹脂封止されるため、低価格で提供でき、不特定多数の顧客を相手に行うポイントサービスへの適用も可能となり、しかも外力に対してもダメージを受けることが少なく、メモリ素子が破損され難いものとなる。また、ロムキーに設けられた2つのメモリ領域に同一データと異なるデータを記憶させるため、一方のメモリ領域のデータにエラーが生じた場合でも、他方のメモリ領域のデータを利用しての復旧が可能となり、データエラーによるポイントカードとしての機能を確保することが可能となる。

[0011]

【発明の実施の形態】次に、本発明の実施形態を図面を 参照して説明する。 図1は本発明のロムキーの一例の一 部を破断した斜視図である。ロムキー1は、小型、例え ば1cm×2cm程度の回路基板11は、絶縁基板12 の表面に導電膜で配線回路パターン13が一体的に形成 されており、前記絶縁基板12の一辺に沿って配列され た前記配線回路パターン13の一部でコネクタ端子14 が構成されている。また、前記回路基板11にはEEP ROM素子からなるメモリ素子15が搭載されている。 そして、前記回路基板11を予め樹脂成形により形成さ れているホルダ16のに接着支持した上で、前記コネク タ端子14を除く領域の前記回路基板11をホルダ16 と共に樹脂17により封止してパッケージ18を構成す る。ここで、前記パッケージは任意の形状に形成するこ とが可能であり、ここでは、500円硬貨に近い大きさ のチップ状のパッケージとなるように形成している。あ るいは、サービスを提供する業者の希望により、パッケ ージを所望の形状やキャラクタに形成することも可能で ある。

素子15内のメモリ領域MOのアドレスマップであり、 ここでは、128B (バイト) のメモリ容量を備えたメ モリ素子が用いられている。そして、同図 (a)のよう に、その全メモリ領域MOを第1エリアM1と第2エリ アM2に分けている。前記第1エリアM1と第2エリア M2はそれぞれ同じアドレスマップとして構成されてお り、図2(b)のように、両エリアの共通データを記憶 するための、ユーザーコード (2B)、シリアルナンバ - (4B)、プリエンコード日付(4B)、予備(32 B)、チェックコード (8B)、SUM (2B) の各メ モリ領域と、各エリアの専用データを記憶するための、 累計(2B)、精算回数(2B)、ポイント累計(4 B)、ロム更新回数(4B)の各メモリ領域の構成とさ れている。なお、前記各エリアM1, M2のメモリ内容 は同図に示す通りであるが、特に、累計領域には、後述 するように、ロムキーの所持者に対する積算されたトー タルのポイント数が記憶される。

【0013】図3は前記したロムキー1に情報を記録・ 再生するためのターミナル2の外観斜視図である。ター ミナルは、直方体形状のケーシング21の上面に前記ロ ムキー1のコネクタ端子14が挿入可能なキーソケット 22と、液晶装置 (LCD) で構成されて後述する累計 数を表示する累計数表示部及びポイント数を表示するポ イント数表示部をそれぞれ一体的に有する表示器23, 24と、ポイント数を入力するテンキー25aと、加算 キー25bと、キャンセルキー25cからなる入力キー 25とが配設されている。ここで、前記表示器23,2 4は全く同一のものを上下の方向を逆に向けて並置した ものであり、先端側の表示器23はターミナルを逆方向 から見る顧客が確認できるように上下を逆向きにした顧 30 客側表示器として構成され、内側の表示器24は操作者 が確認することができる操作者側表示器として構成され ている。また、正面には電源スイッチ26が、一方の側 面にはAC電源ソケット27が、他方の側面にはコンピ ュータに接続するためのRS232Cコネクタ28がそ れぞれ配設されている。

【0014】図4は前記ターミナル2の内部構成を示すブロック図であり、前記キーソケット22に接続される I/O部(入出力部)202と、前記顧客側表示器23 及び操作者側表示器24を駆動するLCDドライバ203と、前記前記テンキー、加算キー、キャンセルキーの各入力キー25からのデータが入力され、かつ前記I/O部202を通して前記ロムキー1に対してアクセスしてデータを読み書きし、かつ前記LCDドライバ203を駆動して表示を行うためのワンチップ型のマイクロコンピュータ201とを備えている。なお、前記キーソケット22は、その両側の対称位置に複数個のソケット端子22aが配列されており、キーソケット22に挿入されたロムキー1のコネクタ端子14に接続される。ここ

20

ソケット端子22aは互いに電気接続されており、前記 ロムキー1が逆向きに挿入された場合でも所定の電気接 続が行われるように構成されている。

【0015】前記マイクロコンピュータ201は、中央 処理部 (CPU) 211と、前記テンキー、加算キー、 キャンセルキーの各入力キー25から入力されるデータ をデコードするデコーダ212と、所定のプログラムが 記憶されているROM213と、前記データ等を一時的 に記憶するRAM214と、前記ロムキー1に対してデ ータの読み書きを行うためのアドレスを指定するアドレ 10 スデコーダ215とを備えている。そして、ターミナル 2の電源がONされたときに、CPU211はROM2 13に記憶されているプログラムに従って初期化され、 かつその後は前記プログラムに従って所定の動作が実行 される。例えば、キーソケット22にロムキー1が挿入 されたときに前記ロムキー1のメモリ素子15のメモリ 領域の所定のアドレスに対する読み出しを実行し、後述 するように当該ロムキー1に記憶されているポイント数 を顧客側表示器23と操作者側表示器24の各累計数表 示部に表示する動作を実行する。

【0016】次に以上の構成のロムキー1及びターミナ ル2を用いた本発明のターミナルシステムについて説明 する。ここでは、例えば、ガソリンスタンドでの利用の 場合を例にする。ガソリンスタンドは、会員となった顧 客に初期データを記憶したロムキーを渡す。この初期デ ータとしては、図2 (b) におけるユーザーコード、シ リアルナンバー、ロムキー発行日である。また、予めロ ムキーには、当該ガソリンスタンドが設定した独自のチ ェックコードを記憶させている。そして、顧客がガソリ ンを給油したときに、その料金に対応するポイント数を 30 前記ロムキーに記憶させる。

【0017】このポイント数をロムキーに記憶させるに は、まず、図5のフローチャートに示すように、ターミ ナル2の電源をONすると(S101)、CPU211 は初期化を行い(S102)、ロムキーの挿入待ちの状 態となる(S103)。そして、顧客のロムキー1をタ ーミナル2のキーソケット22に挿入する(S10 4)。このとき、図1のロムキー1の場合には、パッケ ージ18から露出されているコネクタ端子14をキーソ ケット22に挿入する。この挿入によりロムキー1のコ 40 ネクタ端子14がキーソケット22のソケット端子22 aに電気接続されると、CPU211はROM213に 記憶されているプログラムを所定アドレスから実行す る。このプログラムでは、アドレスデコーダ215を制 御してロムキー1のメモリ領域の累計領域にアクセス し、記憶されている累計ポイント数のデータを読み出す (S105)。そして、この読み出したデータをLCD ドライバ203を動作して各表示器23,24の累計数 表示部に表示する(S106)。これにより、ロムキー

6

お、1回目では、累計のポイント数は「0」である。 【0018】次いで、ガソリンスタンド側は、給油料金 に相当するポイント数をテンキー25aにより入力する と、このポイント数はデコーダ212を介して入力さ れ、CPU211で処理された上で各表示器23,24 のポイント数表示部に表示される(S108)。そし て、ガソリンスタンド側はこの表示されたポイント数を 確認した上で加算キー25bを操作すると、表示されて いるポイント数が累計ポイント数に加算される(S10 9)。また、これと同時に加算されたポイント数はロム キー1の累計領域に記憶される(S110)。そして、 前記各表示器23,24の累計数表示部に加算された累 計ポイント数が表示される(S111)。 なお、フロー チャートには示されないが、入力するポイント数を間違 えてポイント数表示部に誤ったポイント数が表示された ときにはキャンセルキー25cを操作することで初期状 態に戻される。

【0019】したがって、次回からは、顧客が給油を行 う毎にターミナル2を用いてロムキー1に料金相当のポ イント数を加算して行くことで、ロムキーにはポイント 数が累計されることになる。そして、所定のポイント数 に達したときには、ガソリンスタンド側は顧客の希望に より当該ポイント数に対するサービスを実行する。そし て、このサービスを提供したときには、相当分のポイン ト数をロムキーの累計ポイント数から差し引く。このポ イント数の減算は、ポイント数を加算する場合と全く同 様であり、その際には各表示器23,24のポイント数 表示部にマイナス符号のついたポイント数を表示させ、 これを累計ポイント数に加算すればよい。あるいは、所 定ポイントが記憶されたロムキーをガソリンスタンドが 回収し、差し引きのポイント数が記憶された別のロムキ 一に交換するようにしてもよい。

【0020】なお、前記ターミナル2では、マイクロコ ンピュータ201内に設けられたRAM214を利用 し、所定の期間あるいは回数単位で、例えば1日単位で 複数の顧客に対する前記した処理データを記憶させ、或 いは差し引いたポイント数のデータを記憶させることも 可能である。このRAM214に記憶したデータは、R S232Cコネクタ28及び図外のケーブルを介して接 続されるパーソナルコンピュータに転送され、パーソナ ルコンピュータにおいて集計、管理を行うことも可能で

【0021】したがって、このロムキー1及びターミナ ルシステム 2をハード構成の面から見たときには、ロム キー1はメモリ素子15及びこれにつながる配線パター ン13が絶縁膜板12上に形成されており、しかも樹脂 17で封止されているため、外力によってもメモリ素子 15や配線パターン13が破損されるおそれは極めて少 ないものとなる。また、この実施形態では、ロムキー1

あるため、顧客は小銭入れに入れて所持することが可能 であり、その取扱が容易であり、携帯性も良好である。 また、ターミナル2の構成についても、磁気カード用の ターミナルのようなローディング機構が全く不要であ り、ターミナルを小型にしかも低価格に構成する上で有 利であり、小規模な商店での購入、利用が可能となる。 【0022】ところで、ロムキーは前記したように破損 するおそれは極めて少ないが、それでも何らかの理由で メモリ素子に破損を受け、累計領域に記憶されているポ それもある。このようなデータ破壊が生じたときには、 ロムキー1における累計ポイント数が確認できず、サー ビスの提供ができなくなり、ターミナルシステムの本来 の目的を達成することが困難になる。この場合、前記し た実施形態の場合には、ガソリンスタンド側においてパ ーソナルコンピュータでの集計、管理を行っていれば、 そのデータを利用してポイント数の復旧は可能である が、ユーザコード領域やシリアルナンバー領域のデータ も破壊されたときには顧客を確認することもできなくな り、パーソナルコンピュータを利用してのデータの復旧 20 も困難なものとなる。また、パーソナルコンピュータを 備えていない小規模商店においても復旧は難しい。

【0023】このような問題に対処するために、本発明 では図6に示すフローチャーに基づいてロムキーへのデ ータの書き込みを行っている。同図を参照すると、前記 したように、ターミナル2の電源ON操作(S101) に伴って初期化が行われ(S102)、キーソケット2 2にロムキー1が入力されてCPU211がロムキー1 に記憶されているデータの読み出しを実行すると(S1 05) これと同時にユーザコード、シリアルナンバー 30 を初めとして、図2(b)に示した各領域のデータを全 て読み出してRAM214に記憶する。そして、このと き、先ず、図2 (a) に示した全メモリ領域のうち、第 1エリアM1のデータを読み出し、この読み出した第1 エリアM1のデータに異常がないことを確認する(S2 01)。この確認には、例えば、SUMに記憶されてい るデータを利用する。次いで、同様に第2エリアM2の データに異常がないことを確認する(S202, S20 3)。そして、第1エリアM1と第2エリアM2のいず れかのデータに異常があるときには、各エリアのデータ 40 の修復(復旧)を実行する(S204, S205)。こ のデータの復旧は、異常がない側のエリアのデータを異 常がある側のエリアのデータに置き換える。したがっ て、この時点では異常がある側のエリアのデータは、異 常がない側のエリアのデータと同じになる。なお、第1 エリアM1及び第2エリアM2のいずれのデータも異常 であるときには、ロムキー1のデータの復旧が不可能で あるため、例えば、各表示器23,24の累計数表示部 にNGを表示する (S206, S207)。この場合に

不良のロムキーのデータは無効となる。

【0024】次いで、CPU211は読み出した異常の ないデータのうち、最新のデータが記憶されている側の エリアのデータを読み出し(S208~S210)、こ の読み出した累計ポイント数を各表示器23,24の累 計数表示部に表示する(S106)。すなわち、第1及 び第2のエリアのいずれのデータも異常がない場合に は、最後にデータが入力された側のエリアのデータを読 み出して表示することになる。また、前記したようにデ イント数を初めとして、他の記憶データが破壊されるお 10 ータの復旧を行った場合には、復旧された側のエリアの データを読み出して表示することになる。これにより、 顧客及びガソリンスタンド側は、当該顧客のロムキーの 累積ポイント数を確認することができる。そして、今回 の給油料金に相当するポイント数をテンキー25aによ り入力する(S107)。このポイント数は各表示器2 3,24のポイント数表示部に表示される(S10 8)。そして、この入力したポイント数が正しい場合に は、加算キー25bを操作することにより、CPU21 1は入力されたポイント数を累計ボイント数に加算する 演算を行う。

> 【0025】このとき、CPU211は第1エリアM1 と第2エリアM2のうち、最後にデータが記憶された側 を検出する (S211)。そして、検出された側と反対 側のエリアに対して前記した新たな累計ポイント数の書 き込みを行う (S212, S213)。この場合、前記 したデータの復旧を行った場合には、当然に異常が有っ た側のエリアに正常なデータが記憶されたことになるた め、異常が無かった側のエリアに書き込みを行うことに なる。したがって、ポイント数を順次加算して行くこと により、加算された新たな累計ポイント数は、第1エリ アM1と第2エリアM2に交互に記憶されて行くことに なる。さらに、これと同時に各表示器23,24の累計 数表示部に新たに加算された累計ポイント数が表示され る(S111)。

> 【0026】このように、第1エリアM1と第2エリア M2に交互に累計ポイント数を記憶して行くことによ り、一方のエリアに異常が生じた場合でも他方のエリア のデータを利用して復旧を行うことができる。このた め、最後にデータを記憶した際の操作ミスやデータ不良 によって記憶したデータに異常があった場合でも、その 直前に記憶したデータを利用することで、データが全面 的に破壊されることによる不具合を回避することができ る。なお、第1エリアM1と第2エリアM2に対して同 時に同一データを記憶すれば、一方のエリアのデータが 異常になったときに他方のエリアのデータで最新のデー タを復旧することは可能であるが、データ自体あるいは その際のデータの書き込み動作に異常が生じたような場 合には、両エリアが同時に異常になり、データが完全に 破壊されてしまうことがあり、ここではその方式を採用

10

9

【0027】なお、前記実施形態では、ガソリンスタン ドでのポイントサービスを例にとって説明しているが、 この例に限られるものではなく、種々の業種でのサービ スに利用することも可能である。また、本発明のロムキ ーに最初に所定の金額を記憶した上でこのロムキーを有 料で販売し、サービスを利用する毎にロムキーに記憶さ れている金額からサービス料をターミナルで減算するこ とで、本発明のロムキーをプリペイドカードとして利用 することも可能である。

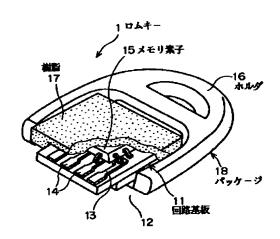
[0028]

【発明の効果】以上説明したように本発明のロムキー は、メモリ素子が樹脂封止され、かつメモリ素子には同 ーデータと異なるデータを記憶する2つのメモリ領域が 確保されているため、ダメージによるメモリ素子の破損 が防止できるとともに、記憶したデータにエラーが生じ た場合でも、エラーによるダメージを最低限に抑え、ポ イントカードとしての有効利用が可能となる。また、本 発明のターミナルシステムは、ロムキーの2つのメモリ 領域に対して交互にデータを記憶し、かつ両メモリ領域 のデータをチェックし、一方のメモリ領域のデータにエ 20 23 顧客側表示器 ラーが生じたときには他方のメモリ領域のデータを利用 して復旧を行うため、データエラーによるダメージの少 ないポイントサービスを実現することが可能となる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明にかかるロムキーの一部を破断した斜視

【図1】



図である。

【図2】 ロムキーのメモリ領域のアドレスマップであ

【図3】 本発明にかかるターミナルの一例の斜視図であ

【図4】ターミナルの内部構成を示すブロック構成図で ある。

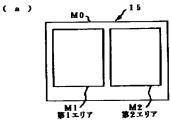
【図5】本発明システムの全体の流れを示すフローチャ ートである。

10 【図6】本発明システムにおけるポイントの加算動作を 示すフローチャートである。

【符号の説明】

- 1 ロムキー
- 2 ターミナル
- 11 回路基板
- 15 メモリ素子
- 17 封止樹脂
- 18 パッケージ
- 22 キーソケット
- 24 操作者側表示器
- 25 入力キー
- MO メモリ領域
- M1 第1エリア
- M2 第2エリア

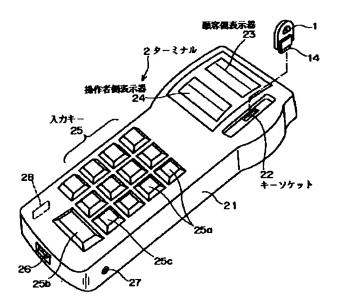
【図2】



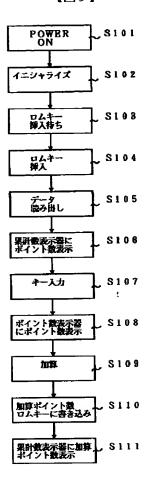
(b)

項目	サイズ	内客	部
1-4-7-1	2 B	取引先ユーザーコード	出海時
3974 8 b	4 B	シリアル版	出高時
79.1/2-1 日付	4 B	ROMキーの初回発行日	朋育時
果計	2 B	集計ポイント (0 ~(5334)	随時
福算四数	2 B	ROMキー発行時からの過算管質回激	RES
科小果計	4 B	ROMキー発行時からの発行ポイント累計	脚
RON TENER	4 B	ROMキー発行時からのROMキー更新回数	H100
farta-f	8 B	チェックコード(偽造防止用)	
SUM	2 B	ユーザーコードからチェックコードまでの合新	1884

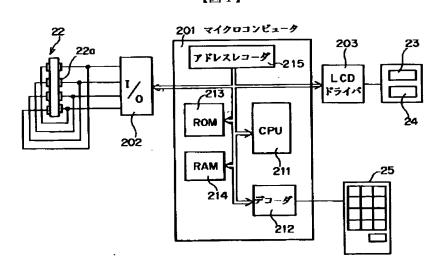
【図3】



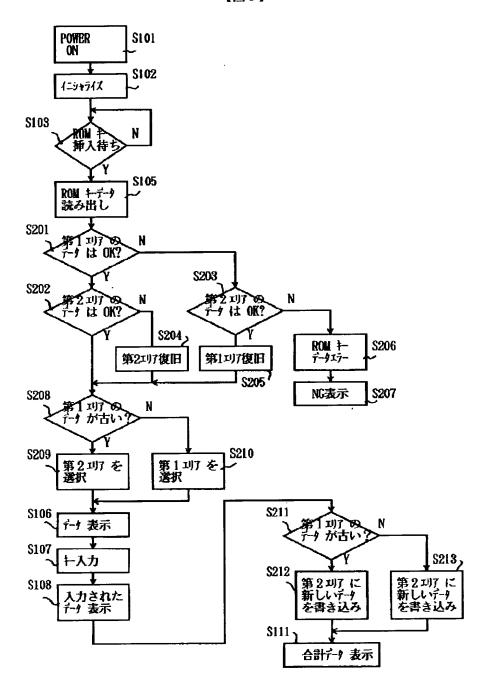
【図5】



【図4】



【図6】



フロントページの続き

(72) 発明者 横澤 稔治 静岡県清水市北脇500番地 株式会社小糸 製作所静岡工場内 (72) 発明者 斉藤 貴之 静岡県清水市北脇500番地 株式会社小糸 製作所静岡工場内